

Aksiom izbire

Aksiom odvisne izbire:

Naj bo A neprazna in $R \subseteq A \times A$ celarita, t.j.,

$$\forall x \in A. \exists y \in A. x R y$$

Tedaj obstaja zaporedje $a: \mathbb{N} \rightarrow A$, da je

$$\forall n \in \mathbb{N}. a_n R a_{n+1}$$

V praksi:

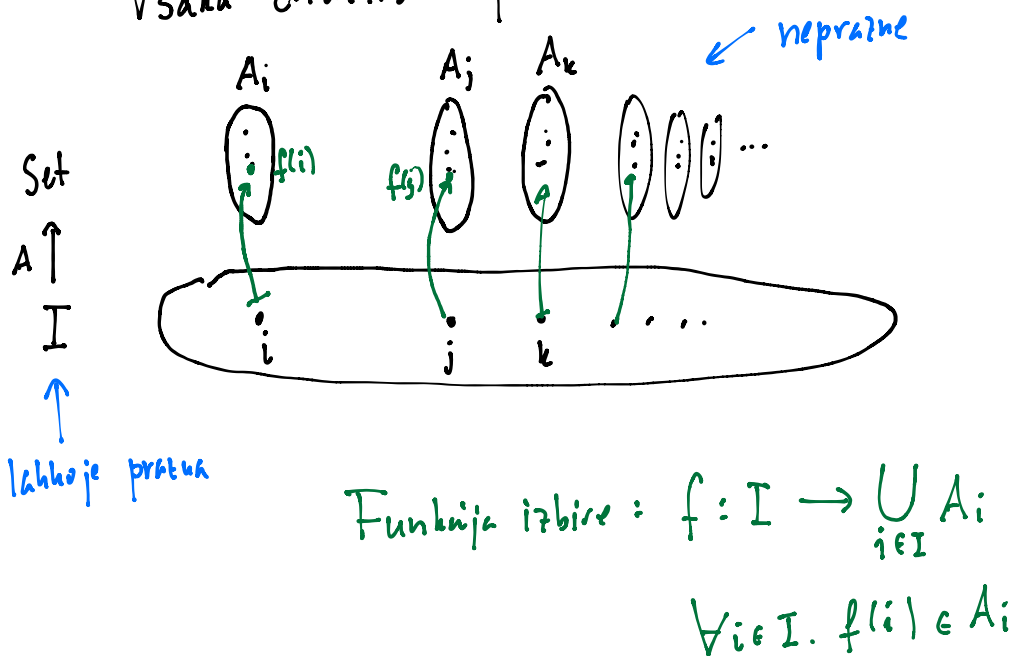
Definiramo zaporedje $a_0, a_1, a_2, a_3, \dots$

1. Najprej definiramo a_0 .

2. Ko definiramo a_{n+1} je ta odvisen od prejšnjih členov in imamo na voljo več kandidatov za a_{n+1} . Tedaj za a_{n+1} izberemo enega kandidatov, a pustimo izbiro poljubno.

Aksiom izbire (AC)

Vsaka družina nepraznih množic ima funkcijo izbire.



Ekvivalentno:

Produkt družine nepraznih množic je neprazen:

$$\left(\forall i \in I. \underbrace{A_i \neq \emptyset}_{A_i \text{ ni prazen}} \right) \Rightarrow \prod_{i \in I} A_i \neq \emptyset$$

$$\left(\forall i \in I. \underbrace{\exists x \in A_i. T}_{A_i \text{ vsebuje element "A}_i \text{ je naseljena"}} \right) \Rightarrow \exists f \in \prod_{i \in I} A_i. T$$

Izrek: $AC \Leftrightarrow$ vsaka surjekcija ima prerez

Moc množic

Končne množice

Def: Standardna množica z $n \in \mathbb{N}$ elementi:

$$[n] := \{k \in \mathbb{N} \mid k < n\}$$

$$[0] = \{\}$$

$$[1] = \{0\}$$

$$[2] = \{0, 1\}$$

:

Def: Množica je končna, če je izomorfná neki standardni množici:

$$A \text{ končna} \iff \exists n \in \mathbb{N}. A \cong [n]$$

Velja (ne bomo dokazali):

če $A \cong [m]$ in $A \cong [n]$, potem $m = n$.

(Dovolj je pokazati: $\forall m, n \in \mathbb{N}. [m] \cong [n] \Rightarrow m = n$.)

Def: Moc končne množice A , pišemo $|A|$, je tisti $n \in \mathbb{N}$, da velja $A \cong [n]$.

Pravila za moč množic:

$$|[n]| = n$$

$$|A+B| = |A|+|B|$$

$$|\emptyset| = 0$$

$$|A \times B| = |A| \cdot |B|$$

$$|B^A| = |B|^{|A|}$$

$$|A \cup B| + |A \cap B| = |A| + |B| \quad \text{Vključitev / izključitev}$$

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

Splošne množice

$|A|$ moč množice? "Kardinalno število"
Naravna števila so končna
kardinalna števila.

Povemo, kako množice primerjamo po moči.

Def: Moč A je manjša ali enaka moči B , če
obstaja injektivna $A \rightarrow B$:

$$|A| \leq |B| \Leftrightarrow \exists f: A \rightarrow B. f \text{ injektivna.}$$

Def: $|A| = |B|$ ekvipotentni $\Leftrightarrow A \cong B$

$$|A| < |B| \Leftrightarrow |A| \leq |B| \text{ in } |A| \neq |B|.$$

- Izrek :
1. $|A| \leq |A|$
 2. $|A| \leq |B|$ in $|B| \leq |C| \Rightarrow |A| \leq |C|$
- \leq delna ureditost
- $$A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$$
- \curvearrowright
 $g \circ f$
3. $|A| \leq |B|$ in $|B| \leq |A| \Rightarrow |A| = |B|$
- $$A \xrightarrow{\text{inj}} B \quad B \xrightarrow{\text{inj}} A \quad A \xrightarrow{\text{bij}} B$$

Cantor-Schröder-Bernsteinov izrek

- linarnost : 4. $|A| \leq |B|$ ali $|B| \leq |A|$
sledi iz CSB.

Neshkončne množice

Def : Množica je neshkončna, če ni končna.

Izrek : Množica A je neshkončna natanko tedaj, ko obstaja injektivna preslikava $\mathbb{N} \rightarrow A$.

Dokaz (ideja)

\Rightarrow Dokazimo, da A ni končna: $\forall n \in \mathbb{N}. A \neq [n]$.

Kako definiramo injektivno $e: \mathbb{N} \rightarrow A$?

Ker $A \neq \emptyset = [0]$, obstaja $x \in A$.

$$e_0 := x$$

Če smo že definirali e_0, \dots, e_n , kako definiramo e_{n+1} ?

Za e_{n+1} smemo izbrati katerikoli element
 $A \setminus \{e_0, \dots, e_n\}$, ki ni prazna, ker $A \neq \{e_0, \dots, e_n\}$
11?
[n+1]

Posledica: A je neskončna $\Leftrightarrow |\mathbb{N}| \leq |A|$

Cantorjev izrek: $|A| < |\mathcal{P}(A)|$

Dokaz.

(1) $|A| \leq |\mathcal{P}(A)|$

Iščemo injektivno $f: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$.

Vzemimo $f(x) = \{x\}$. Ta je injektivna:

$$f(x) = f(y) \Rightarrow$$

$$\{x\} = \{y\} \Rightarrow$$

$$x \in \{x\} = \{y\} \Rightarrow$$

$$x = y$$

(2) $|A| \neq |\mathcal{P}(A)|$

Ne obstaja izomorfizem $A \rightarrow \mathcal{P}(A)$.

Dokažimo: ne obstaja surjektivna $A \rightarrow \mathcal{P}(A)$.

Dokažimo: $\forall g: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$. g ni surjektivna

$\forall g: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$. $\exists S \in \mathcal{P}(A)$. $\forall x \in A$. $g(x) \neq S$.

Naj bo $g: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$.

Vzemimo $S := \{x \in A \mid x \notin g(x)\}$

Preverimo $\forall x \in A$. $g(x) \neq S$.

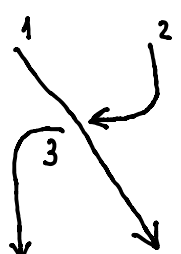
Naj bo $y \in A$. Definirajmo $g(y) = S$. Iščemo protislovje:

1. $y \notin S$:
 če $y \in S$, potem po def. S dobimo $y \notin g(y) = S$,
 to je v protislovju z $y \in S$.
 Določili smo: $y \in S \Rightarrow y \notin S$, od koder sledi $y \notin S$.
 $(A \Rightarrow \neg A) \Rightarrow \neg A$

2. $\neg(y \notin S)$:
 če $y \notin S$, potem po def. S dobimo $y \in S$, kar
 $y \notin S = g(y)$
 Določili smo: $y \notin S \Rightarrow y \in S$, torej $\neg(y \notin S)$. \blacksquare

Šterne in neštene množice

Moj množice \mathbb{N} označimo z \aleph_0 $\aleph \aleph \aleph$



alef

Def: Množica A je šterna, če $|A| \leq \aleph_0$.
 ↳ konina ali izomorfna \mathbb{N} .

Množica A je neštena, če ni šterna.
 ↳ $\aleph_0 < |A|$.

Izrek: Za vsako množico A so ekvivalentne naslednje izjave:

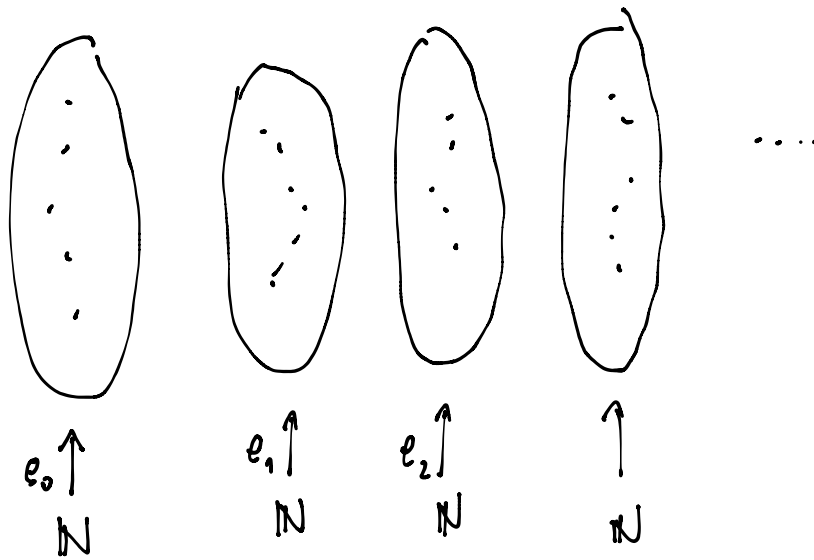
- 1 A je števna
- 2 obstaja injektivna preslikava $A \rightarrow \mathbb{N}$
- 3 A je prazna ali obstaja surjektivna preslikava $\mathbb{N} \rightarrow A$
- 4 obstaja surjektivna preslikava $\mathbb{N} \rightarrow 1 + A$
- 5 A je končna ali izmofozna \mathbb{N}

Izrek: Unija števne družine števnih množic je števna.

$A: \mathbb{N} \rightarrow \text{Set}$

$A_0 \quad A_1 \quad A_2 \quad A_3 \quad \dots$

števne



$\forall k \in \mathbb{N}, e_k: \mathbb{N} \rightarrow A_k$ nastoje A_k

\uparrow
 $e: \mathbb{N} \rightarrow A_k^{\mathbb{N}}$ dobimo z aksiomom izbire

$e_k: \mathbb{N} \rightarrow A_k$

Izrek (Cantor - Schröder - Bernstein) *
glej zapiske.

Cantorjeva hipoteza:

Vsaka neskončna podmnožica \mathbb{R} je
bodisi števna bodisi ima enako moč kot \mathbb{R} .

Drugeče ($|\mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$) $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |2^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$

če $\aleph_0 \leq |A| \leq 2^{\aleph_0}$, potem $\aleph_0 = |A|$ ali $|A| = 2^{\aleph_0}$.

Odgovor: Aksiomi teorije množic \rightarrow Zermelo-Fraenkelovi
Cantorjeve hipoteze ne dohajajo in ne ovirajo.